# cited Reference 1

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2001-148883

(43)Date of publication of application: 29.05.2001

(51)Int.Cl.

H04Q 7/38

(21)Application number: 11-330643

(71)Applicant: NEC CORP

(22)Date of filing: 19

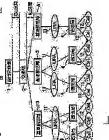
(72)Inventor: INOUE RYUJI

# (54) MOBILE COMMUNICATION SYSTEM AND ITS DATA PATH CONTROL METHOD

### (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a mobile communication system and its data path control method that release a data path that has not been in use for a long time.

SOLUTION: A gate switch 1 and a switch 2 are compatible with packet communication. A base control station 3 manages wireless channels assigned to a mobile terminal 10 and manages speech quality of the wireless channels. A base station 4 transmits/receives a radio wave to/from the mobile terminal 10. Through the configuration above, when the gate switch 1, the switch 2 and the base control station 3 recognize that the communication by the mobile terminal 10 is not executed for a long time through the subordinate system, they release a data path assigned to the mobile terminal 10. They set the data path to the mobile terminal 10 when they recognize that the mobile terminal 10 again starts communication through the subordinate system.



SPETICIN.

#### LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

10.10.2000

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

07.01.2003

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration] [Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-148883 (P2001-148883A)

(43) 公開日 平成13年5月29日(2001, 5, 29)

(51) Int.CL<sup>7</sup> H 0 4 Q 7/38 FI H04B 7/ ・デーヤント\*(参考) 109B 5K067

装査請求 有 請求項の数6 OL (全 6 頁)

(21) 出版番号

**特顏平11-330643** 

職則配冊

平成11年11月19日(1999.11.19)

(71)出頭人 000004237

日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目7番1号 (72) 発明者 井上 龍治

10月 外上 11日

東京都港区芝拉丁目7番1号 日本電気株 式会社内

(74)代理人 100108578

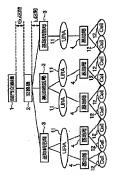
Fターム(参考) 5K067 AA11 DD57 FED2 FE10 EE16 FF36

## (54) 【発明の名称】 移動護信システム及びそのデータバス制御方法

### (57)【要約】

【課題】 長時間使用されていないデータバスを解放する移動通信システム及びそのデータバス制御方法を提供する。

【解快手段】 阿門交換機 I 次び交換機 2 は、パケット 通信化対応している。並地結結局 3 は、移動に結 1 分 割り当てる保証の総の管理及び前距線 超回路 1 5 電理を行う。基地時 4 は、移動には 1 0 と電波の送受信 を行う。基地時 4 は、移動に末 1 0 と電波の送受信 を行う。以上の様な様成により関門交換機 1 、交換機 2 、基地統結局 3 は、下位システムを介して移動端末 1 0 の通信が長時間無いことを知ると移動端末 1 0 に割り 当てられたデータバスを解放し、下位システムを介して 移動端末 1 0 林再び通信を始めたことを知ると移動端末 1 0 にデータバスを設定する。



### [特許請求の範囲]

[韓本項]] 端末師の通信が暗立した状態において、 下位システムを介して基動端末の頭慮が具時間行われて、 いないことを検知すると数部跡端末化割り当てたデータ パスを開放し、下位システムを介して影響動端末が再び 頭信が収集したことを知ると就移動端末に割り当てるデ ータバス設定する装度が暗像的に構築された移動通信シ ステム

【請求項2】 前記移動通信システムは、

前記移動端末と電波の送受信を行う基地局と、

前記基地局の上位システムであり、前記移動端末へ割り 当てる無線回線の管理及び前記無線回線の遊話品質管理 を行う基地線活局と、

を有することを特徴とする請求項1 に記載の移動通信シ ステム

【請求項3】 前記基地統括局は、通信が確立した前記。20 移動端末の通信状態を検知し、通信が行われていない

南記文集機は、前記基地結結局からの要求により資格動 額末に創り当てられた該支換機から前記基地結結局への データバスを解放、または、数容動端末に割り当てる該 支機構から前部基地統結局へのデータバスを収定すると とを特徴とする請求項2に記載の移動通信システム。

「請求項4】 前記移動通信システムは、 前記改長様の上位システムであり、前記改呼先の端末が、 他の通信網に収容される場合に、設他の通信網との通信 接続を行う関門交換機をさらに有することを特徴とする 請求項2に記載の移動通信システム。

「静球項59 前記交換機は、さらに、前記級地統括所 からの要求により該解跡端末に割り当てられた該交換機 あら前記例門交換機へのデータバスを解放、または、数 野端端末に割り当てる該交換機から前記期門交換機への データバスを設定し、

海配関門交換機は、同航交換機からの要求化より該移動 結末に割り当てられた前間門交換機から前面交換機への データがスを解放、または、該移動端末に割り当てる該 脚門交換機から前配交換機へのデータバスを設定すると を幸物を考る請求項4化高能の移動通信システム。 「請求項8)。階層的化装置が模築された移動通信システム。 テム化おいて、

移動端末の通信が長時間行われないと下位システムから 類に放移動端末に割り当てていたデータバスを解放する 第1の処理と 該移動端末の通信が復帰すると下位システムから順に該 移動端末に割り当てるデータバスを設定する第2の処理 と、

を有することを特徴とする移動通信システムのデータバ ス制御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

[発明の属する技術分野] 本発明は、移動端末の通信が 長時間無い場合に、使用されていないデータバスを制御 する移動通信システム及びそのデータバス制御方法比関 するものである。

[0002]

「健来の技術」移動機末との遺信を可能化するシステムとして移動通信システムが知られている。この移動通信システムが知られている。このを動通にシステムは、基地局、整態維持局、交換機、関門交換機という装置の附属的な構造となっている。このシステムにおいて、鼻呼元の移動端末と発呼先の機まが同一の適信は、無理が活局を力して交換機などできれ、発呼元の移動端末と発呼先の端末とが接続される。また、発呼元の移動端末と発呼先の端末とが接続される。また、発呼先の機束を他の適信制に収容されている。場合、その信号は基地局、基地維持局、支援機を介して関門交換機に受信され、条呼元の移動端末と発呼光の端末と発性をされている。

【0003】 この部動画館システムにおいて、端末間の 連層の確立された移動端末が無適信である場合、その移 動端末に割り当てられている基地的話局。交換機、専門 交換機のデータバスは、形数されずに保持される。ここ で、データバスとは、各装屋間(例えば単年統括局と交 換機)でデータを港信するためのバスであり、通信が行 われている機末時に割り当てられている。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】上並したような端末制の連信が確立されている仏像で、移動端末が発達相言の場合、連信が行われていないにも関わる。 熟意動館 末に割り当てられているデータバスは解放されが、保持されるように確立された連信の開放がない限り、観察を持ちると、確立された連信の開放がない限り、観察を表に割り当てたデータバスが解放されることはない。そのため、通信が基明問無い場合、移動連律システムにおいて、移動論末に創り当てたデータバスが解放されることはない。そのため、通信が基明問無い場合、移動連律システムにおいて、移動論末に創り当てたデータバスを有効利用できる移動連信システム及び及びそのデータバスを有効利用できる移動連信システム及び及びそのデータバス制御方法を提供することにある。

[0005]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、本発明は、端末間の避信が確立した状態において 50 下位システムを介して移動端末の通信が長時間行われて いないととを検知すると酸移動端末に割り当てたデータ バスを解放し、下位システムを介して酸移動端末が再び 運信が極限したととを知ると酸移動端末に割り当てるデ ータバス酸定する装置が暗層的に構築された移動通信シ ステムである。との構成により、運信が行われていない 振効なデータバスを無くし、データバスを効率的に使用 する事ができる。

【0061未発明は、上記移動通信システムにおいて、前記移動通常とステムにおいて、前記移動通常と大学を発展した。前記移動通光と電波の逆受信を行う基地場と、前記移動過失へ割り当てる無線回線の管理及び前記線回線の通常品度管理を行う基地域指局と上のシステムであり、発呼元の漁士と提呼先の端末とが所定の範囲内にある場合に、前記発呼元の端末とが所定の範囲内にある場合に、前記発呼元の端末とが所定の範囲内にある場合に、前記発呼元の端末とが所定の範囲内にある場合に、前記発呼元の端末とが可能の範囲とである場合に、前記発呼元の端末といび信息を持ちている。

【0007】本発明は、上記移動通信システムとおいて、前記基地統計局が、進位が構立した前記基地統計局が、進位が構立した前記基助端末の電信状態を検知し、通信が行われていないと、談移動端末に割り当てられた眩差地総計局から前記交換機へのデータバスを開放し、前記交換機が、前記基地統計局からの要求により該移動端末に割り当てられた数交換機から前記基地統計局へのデータバスを保放、または、改移動端末に割り当てる数交換機から前記基地統計局へのデータバスを保放、または、改移動端末に割り当てる数交換機から前記基地統計局へのデータバスを保放、または、改移動端末に割り当てる数交換機から前記基地統計局へのデータバスを設定するととを接後とする。

[0008] 本発明は、上記移動運信システムにおいて、前記移動運信システムが、前記交換機の上位システムであり、前記発呼先の端末が他の通信網に収容される 30 場合化、眩地の通信網との通信接続を行う関門交換機をさらに有するととを特徴とする。

(000)本発明は、上記録動画信ンステムにおいて、前記文法機が、さらに、前記述地統括局からの要求により改善な助金末に割り当てもれた放交技機から前記明門交換機へのデータバスを解放、または、該移動端末に割り当てる該交換機から前記即門交換機へのデータバスを設定し、前記期門交換機が、前記交換機からの要求により該移動端末に割り当てもなた部別門交換機がら前記交換機へのデータバスを解放、または、該移動端末に割り当てる該別門交換機から前記交換機へのデータバスを移放する。

[0010]本発明は、階層的に装置が構築された移動 温信ンスナムにおいて、移動能末の遺信が長時間行われ ないと下位ンステムから順に移移動能末に割り当ててい たデータバスを採放する第1の処理と、数移動端末の道 信が危機すると下位システムから順に数移動端末に割り 当てるデータバスを設定する第2の処理とを有するとと を特徴とする移動通信システムのデータバス制御方法で ある。

#### [0011]

[発明の実統の形態] 図 1は、本発明の一実施形態化よる移動通信シスチムの構成を示すプロック図である。と の図において、符号 1は、パケット通信(GROKGGeneral Packet Radio Service)に対応し、他の通信網と接続 するための関門支抜観(GGSNGatows/CRS Support Node))である。符号 2 は、パケット通信に対応した交換機 (SGSNGsrvice GRG Support Node))である。

[0013]図とは、基地制活局3の無線回線管理手段20で管理される移動端末10の使用状態の遊移を示すブロック図である。この図のとおいて、符号もは、IDLは飲をあり、移動端末10が使用されていない状態である。作号は、Cell技術(RACH/FAC)であり、移動端末10がCell内で使用され、さらに、RACH(Gandom Access Channel)がケリチャネル、FACH(Gonward Access Channel)がケリチャネルとして使用されている状態である。ことで、RACHとは、下位システムな上位システムなアクセスする場合とおいて使用されるチャネルであって他の移動端末と共用のチャネルである。また。FACHとは、上位システムにアクセスする場合において使用されるチャネルである。また。FACHとは、上位システムにアクセスする場合において使用されるチャネルであって他の移動端末と共用のチャネルであって他の移動端末と共用のチャネルである。

【0014】符号7は、Celi接続(CH/)Ch()であり、移 動端末10がCeli内で使用され、COl(Deckated Channe リが上りチャネル及び下りチャネルとして使用されている状態である。ここで、CH(とは、移動端末程に専用で 割り振られるチャネルである。符号8は、IRA経続(GACH (CO)であり、移動端末10が足時間にわたって運行の ないままな収付(Celi内にあるとは限らない)で使用さ れ、さらに、RACHが上りチャネル、PCH(Paging Channe

1)が下りチャネルとして使用される状態である。とこ で、内にとは、移動地末10の状態が、Call接続(RACH/ なわらまたはCall接続(CCH/CCH) 7であったときに使用 していたチャネルである。行等りは、Call接続(RACH/FC 1)であり、移動地末10が長時間にわたって通信のない ままCall内で使用され、さらに、RACのが上りチャネル、 アが下りチャネルとして使用されるだ数である。

【0015】次に、との図を用いて、移動端末10の使用状態の透移について説明する。まず、IDLE状態である
50 移動端末10がCell内で使用され、かつ、その際の通信

データ量が少ない場合、参助権末10の状態はTOL式状態 5かちCell接続(PMCI/FAC)8へ選奪(S 2 0 3 ) 寸 る。一方、TOL式版である多数端末10がCell時で使用 され、かつ、その際の適信データ重が多い場合、移動端 末10が開放TOL式版版かからCell接続(PCH/OCH)7へ 選挙する「S 2 0 1 ) )

「00171図3は、発呼先の端末が他の通信網に収容 される場合であって、移動端末10の状態が、Cell接続 (RACH/FACH) 6からURA接続(RACH/PCH) 8に過移する、ま たは、Ce17接続(RACH/FACH) 6からCe17接続(RACH/PCH) 9に遷移する場合において、基地総括局3、交換機2、 20 関門交換機1が移動端末10に割り当てられたデータバ スを解放する際の処理の流れを示した説明図である。 【0018】移動端末10の状態がCelT接続(RACH/FAC in B (ステップS300) である場合において、基地統 括局3は、無線回線管理手段の検知により移動端末10 の通信が長時間行われていないことを知ると、移動端末 10に割り当てられた基地統括局3から交換機2へのデ ータバスを解放する (ステップS302)。 この時、基 **地統括局3が解放するのはハードウェアであるデータバ** スであり、基地統括局3に記憶されている情報 (ソフト リソース) 例えば移動端末10に割り当てられていた データバスの情報等は保持されたままである。なお、" 長時間"とは、例えば、無線回線管理手段において予め 設定された時間である。無線回線管理手段は、状態を管 理している移動端末であって、その状態がCe11接続(RAC H/FACH) 6またはCe11接続(DCH/DCH) 7であるすべての 移動端末について、端末間の無通信時間が前述の"長時 間"に達したか監視を行う。

【0 6 1 8 才 次に、基地紡託局3 は、交換機2 に、移動 細末1 0 に割り当たられたデータバスの解放を要する 40 (ステップ5 3 9 4)。 交換機2 は、移動端末1 0 に割 り当てられたデータバスの解放が要求されると、移動端 末1 0 に割り当でられた交換機2から起地球結局3 への データバス、交換機2から関門交換機1へのデータバス を解放する (8 3 0 8)。 この時、交換機2が解放する のはハードウェアであるデータバスであり、交換機2 に 配置されている情報(ソフトリソース)は保持されたま まである。

【0020】交換機2は、移動端末10に割り当てられたデータバスを解放すると、基地統括局3に、移動端末

10に割り当てられたデータバスの解放が完了したこと を通知する(ステップ3383)。この時、基地が結局。 3の無線回線管理手段における移動により、の状態は 数地端末10が移動しているならばい。接続(BACH/RIO) 8、 移動端末10が移動していないならばを口接続(ACH/RIO)に選挙する(ステップS310)。

【0021】次に、交換機2は、関門交換機」に移動端末10に割り当てられたデータバスの解放を要求する (ステップS312)。関門交換機1は、移動端末10。 の第一分パスの解放が要求されると、移 動端末10に割り当てられた門で決機1から交換機2・ へのデータバスを開放する(ステップS314)。この 時、関門交換機1が解放するのはハードウェアであるデータバスであり、関門交換機1に記憶されたいる情報 (ソフトリンス)に保持されたまである。関門交換機1は、移動端末10に割り当てられた子をがスを開放すると、交換機2に、移動論末10に割り当てられたデータバスを解放すると、交換機2に、移動論末10に割り当てられたデータバスの解放か売了したことを通知じ(ステップ、3.16)、終了となる。

[0022] Cの様化して、影動機式 1,00状態がほん 接続(MCH/PCD)8 またはCH 接続(MCH/PCD)9 である場 合、移動機式 1 0 に触り当てられたGAZ間及び122階の テータバスは解放される。これにより、運搬が行われていないデータバスが解放され、実際に運信を行う地末間 にデータバスを割り振ることができるようになる。よう て、移動運信ンステムのハードウェアリン・スである元 ータバスの南熱相比が可能となる。

00231本4、移動順末10の状態が企計接続(net)いたが、7からは心理論に加いたの名を運動する。または、全に対策(COV)COV) 7からの計接紙(net)いたり。 に運動車10の状態がでは、2000円の)、7からの計算機(net)の)、7からの計算機(net)の)、7からの計算機(net)の)、7からの上接機(net)のに、2000円の)、7からの上接機(net)のに、2000円の)、2000円の一の連個機(net)を17いる場合、ステッフ3312へステップ3312の、2000円に対する。また、発呼光の簡素が移動端末である場合には、発呼光の移動端末が同一の連曲線に収定されているか音かに関わらず、発呼光の移動端末が関一の連曲線に収定されているか音かに関わらず、200円の多面線に収定されているか音がに関わらず、200円の多面線に収定されているか音がに関わらず、200円の多面線に収定されているか音がに関わらず、200円の多面線に収定されているか音がに関わらず、200円の多面線に収定されているか音がに関わる。

[0024] 図4は、発酵先の機束が他の適信額に収容 314時日であって、接助線形10の以散が収め換析の が内30からに引接続の4474の68に基準する、業かは、 に引接続の4474の99からに引接続の4474の68。 送車する場合において、業態的協力3、交換機21両 門交換機1が移動端末10に割り当たるデータバスを検 度する対象を示した説明図である。

[0025] 等助端末 (\*)の状態が収み機能(RCL/PCID) 8 または信用機能(RRCL/PCID9\*(ステップ5400)で ある場合において、途地統括局3は、無難回線管理手段 の使因により移動端末10の通信が実施したととを知る と、保持していたソフトリソース(図3のステップS3 0.2 参昭)に基づいて移動端末10に割り当てる基地統 括局3から交換機2へのデータバスを設定する(ステッ プS402)。この時、基地統括局3は、ソフトリソー スを今回設定したハードウェアリソース(データバス) に合わせて更新する。また、ととでいう通信の復帰と は、通信の確立されている端末間において、長時間行わ れていなかった遺伝が再度行われることをいう。

[0028]次に、基地統括局3は、交換機2に、移動 端末10に割り当てるデータパスの設定を要求する(ス 10 テップS404)、交換機2は、移動端末10に割り当 てるデータバスの設定が要求されると、保持していたソ フトリソース (図3のステップS308奏暇) に基づい て移動端末10に割り当てる交換機2から基地統括局3 へのデータバス、交換機2から関門交換機1へのデータ パスを設定する (S406) 。 との時、交換機2は、ソ フトリソースを今回設定したハードウェアリソース(デ ータバス) に合わせて更新する。

[0027]交換機2は、移動端末10に割り当てるデ ータバスを設定すると、基地統括局3に、移動端末10 20 ているデータバスを解放し、他の端末に同データバスを に割り当てるデータバスの設定が完了したことを通知す る (ステップS408)、 これにより、 移動端末10の 状態は、Cell接続(RACH/FACH) 6 に選移する(ステップS 410).

[0028]次に、交換機2は、関門交換機1に移動端 末10に割り当てるデータバスの設定を要求する (ステ ップS412)。関門交換機1は、移動端末10に割り 当てるデータバスの設定が要求されると、保持していた ソフトリソース (図3のステップ5314参照) に基づ いて移動端末10に割り当てる関門交換機1から交換機 30 2へのデータパスを設定する(ステップS414)。 C の時 問門交換機1は ソフトリソースを今回設定した ハードウェアリソース (データバス) に合わせて更新す

[0029] 期門交換機1は、移動端末10に割り当て るデータバスを設定すると、交換機2に、移動端末10 に割り当てるデータバスの設定が完了したことを通知し (ステップS416)、粒了となる。との様にして、移 動機束 1 0 の状態がLRA接続(RACH/PCH) 8 またはCe11接 続(RACH/PCH) 9 からCel7接続(RACH/FACH) 6 へ通移した 40 7 Cel7接続(DCH/DCH) 場合、移動端末10に割り当てるGL区間及びIN区間のデ ータパスは設定される。これにより、通信が復帰すれ は、データバスを再び割り当てることができる。

【0030】なお、移動端末10の状態がURA接続(RACH /PCH) 8からCelT接続 (DCH/DCH) 7に運移する、また は、Cel1接続(RACH/PCH)9からCel1接続(DCH/DCH)7 に遅移する場合、ステップS410の後に、移動端末1 0の状態がCe11接続(RACH/FACH) BからCe11接続(DCH/D OH) 7に遷移する点でのみ相違する。よって、その説明 は省略する。また、発呼先の端末が同一の通信網に収容 されている場合、ステップS412~ステップS416 の処理は行われず、終了となる。また、発呼先の端末が 移動端末である場合には、発呼先の移動端末が同一の通 信仰に収容されているか否かに関わらず、発呼先の移動 端末に対しても同様の処理を行う。

[0031]以上、この発明の実施形態を図面を参照し て詳述してきたが、この発明には、上述した実施形態の みならず、この発明の要旨を造脱しない範囲の設計、変 更等も勿論含まれる。

#### [0032]

[発明の効果]以上説明したように、この発明によれ ば、移動端末が長時間無道信である場合、割り当てられ 捌り当てることができるようにしたので、通信の無い無 効なデータバスを無くし、データバスを効率的に使用す る事ができる。

#### 「関南の簡単な説明]

(図1) 本発明の一実施形態による移動通信システ ムの様成を示すプロック図である。

[図2] 移動端末10の状態の遷移を示すプロック 図である。

(図3) データバスを解放する場合の説明図であ

【図4】 データバスを設定する場合の説明図であ

### る. 【符号の説明】

- 1 阳門交換機
- 2 交換機
- 3 基地統括局
- 4 基地局
- 5 IDLE状態 Cel1接続(RACH/FACH)
- B URA接続(RACIL/PCII)
- 9 Ce11接続(RACH/PCH)
- 10 移動端末

